Statement of Relevancy for JP 2003-244448

This document was cited in an Office Action in Japanese Patent Application No. 2007-518086, which corresponds to International Patent Application No. PCT/US2005/019256, which corresponds to U.S. Patent Application No. 10/875,678, filed on June 25, 2004.

ENCODING METHOD AND DECODING METHOD

 Patent number:
 JP2003244448 (A)

 Publication date:
 2003-08-29

 Inventor(s):
 SAKAMOTO YOICHI +

Applicant(s): CANON KK +

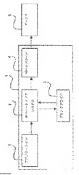
Classification:

- international: H04N1/417; (IPC1-7): H04N1/417

- european:
Application number: JP20020038132 20020215
Priority number(s): JP20020038132 20020215

Abstract of JP 2003244448 (A)

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide an encoding method in which image data having a background pattern can be well compressed even when the background pattern is less correlated with nearly image data in the case of compressing the image data. ; SOLUTION: As the encoding method for encoding the image data for a plurality of pages, it is method is provided with a first inemory for storing image data on a page to be encoded, an encoding image data on a page to be encoded, an encoding image data on the previous page and the encoding memory and second memory for storing image data on the previous page and the encoding means performs encoding while referring to be timinge data on the previous page and the encoding means performs encoding while referring to be timinge data on the previous page stored in the second memory. ; COPYRIGHT. (2003.) PIO



Data supplied from the espacenet database - Worldwide

1 of 1 02/25/2011 1:39 PM

(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-244448 (P2003-244448A)

(43)公開日 平成15年8月29日(2003.8,29)

(51) Int.Cl.7 H 0 4 N 1/417

(22)出願日

鐵別記号

平成14年2月15日(2002, 2, 15)

FΙ H 0 4 N 1/417 テーマコート*(参考) 5 C O 7 8

審査請求 未請求 請求項の数2 OL (全 12 頁)

(21)出願番号 特願2002-38132(P2002-38132)

(71)出願人 000001007

キヤノン株式会社

東京都大田区下丸子3丁目30番2号

(72)発明者 坂本 陽一

東京都大田区下丸子3丁目30番2号キヤノ ン株式会社内

(74)代理人 100092853

弁理士 山下 亮一

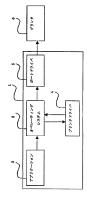
F ターム(参考) 50078 AA04 BA43 CA01 DA01

(54) 【発明の名称】 符号化方法及び復号方法

(57)【要約】

【目的】 背景バターンを有する画像データを圧縮する 際に、背景バターンが近隣の画像データとの相関が低い 場合であっても、良く圧縮することができる符号化方法 を提供すること。

【權成】 複数ページの画像データを符号化する符号 化方法として、符号化しようとするページの画像データ を格納する第1のメモリと、前記第1のメモリに格納さ れた画像データを符号化する符号化手段と、直前のペー ジの画像データを格納する第2のメモリとを備え、前記 符号化手段は前記第2のメモリに格納された直前のペー ジの画像データを参照して符号化を行う。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数ページの画像データを符号化する符 号化方法であって、符号化しようとするページの画像デ ータを格納する第1のメモリと、前記第1のメモリに格 納された画像データを符号化する符号化手段と、直前の ベージの画像データを格納する第2のメモリとを備え、 前記符号化手段は前記第2のメモリに格納された直前の ベージの画像データを参照して符号化を行うことを特徴 とする符号化方法。

【請求項2】 複数ページの画像データを符号化した符 10 することにある。 号を復号する復号方法であって、符号を復号する復号手 段と、前記復号手段により復号された画像データを格納 する第1のメモリと、前記第1のメモリに格納された画 像データを符号化する再符号化手段と、前記再符号化手 段により符号化された符号を格納する第2のメモリと. 前記第2のメモリに格納された符号を復号する再復号手 段とを備え、前記復号手段は直前のページの画像データ を参照する符号を復号した場合には前記再復号手段が復 号した画像データを参照して復号するとともに、前記再 符号化手段は符号化しようとするページの画像データの 20 とする。 みを参照して符号化を行うことを特徴とする復号方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

「発明の属する技術分野」本発明は、同一の背景バター ンを有する複数のページの画像データを圧縮するために 符号化し、又、その符号を復号する符号化方法及び復号 方法に関するものである。

[0002]

[従来の技術] 従来の圧縮技術では、例えばランレング ス符号或はデルタロウ符号のように、画像データが左隣 30 復号手段が復号した画像データを参照して復号するとと 或は上隣のような近隣のデータと同じ画素値になる傾向 が強いことを利用して、同―ページ内の近隣の画像デー タを参照し、同一であれば圧縮する符号化方法が一般的 である。

[0003]壁紙或はテクスチャ等と呼ばれる背景パタ ーンに重ねて文字や図形等を出力するアプリケーション プログラムが出力する印刷データを画像データに展開し て印刷する場合において、データサイズを小さくするた めにこの画像データを圧縮する場合、背景バターン自体 ことは容易である。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、背景バ ターンそれ自体が余り圧縮できない場合も多く そのよ うな場合には画像データ全体を良く圧縮することは必ず しも容易ではない。

【0005】図10はそのような印刷データの一例であ り、従来技術では、文字の部分の画像データは良く圧縮 することができるが、背景バターンの部分の画像データ は不規則なバターンを有し、近隣の画像データとの相関 50 ム2を経て受け取り、該印刷指令をプリンタ6が解釈可

が低いため、余り良く圧縮することができない。背景バ ターンは一般的に面積が広いため、ページ全体に占める 割合が高く、背景バターンが良く圧縮できない場合には ページ全体も又良く圧縮することができない。

【0006】本発明は上記問題に鑑みてなされたもの で、その目的とする処は、背景パターンを有する画像デ ータを圧縮する際に、背景バターンが近隣の画像データ との相関が低い場合であっても、良く圧縮することがで きる符号化方法及びその符号を復号する復号方法を提供

[0007]

【課題を解決するための手段】 上記目的を達成するた め 本発明は 複数ページの画像データを符号化する符 号化方法において、符号化しようとするページの画像デ ータを格納する第1のメモリと、前記第1のメモリに格 納された画像データを符号化する符号化手段と、直前の ベージの画像データを格納する第2のメモリとを備え、 前記符号化手段は前記第2のメモリに格納された直前の ベージの画像データを参照して符号化を行うことを特徴

【0008】又、本発明は、複数ページの画像データを 符号化した符号を復号する復号方法において、符号を復 号する復号手段と、前記復号手段により復号された画像 データを格納する第1のメモリと、前記第1のメモリに 格納された画像データを符号化する再符号化手段と、前 記再符号化手段により符号化された符号を格納する第2 のメモリと、前記第2のメモリに格納された符号を復号 する再復号手段とを備え、前記復号手段は直前のページ の画像データを参照する符号を復号した場合には前記再 もに、前記再符号化手段は符号化しようとするページの 画像データのみを参照して符号化を行うことを特徴とす る。

[00009]

【発明の実施の形態】以下に本発明の実施の形態を添付 図面に基づいて説明する。

【0010】<実施の形態1>図1は本発明装置の構成 を示すブロック図である。図中、1はコンピュータであ り、CPU、メモリ、ハードディスク、フロッピー(登 が良く圧縮できる場合は画像データ全体を良く圧縮する 40 録商標)ディスクドライブ、キーボード、マウス、モニ タ バラレルポート等のハードウェア (不図示) を備え る。2はオペレーティングシステムであり、コンピュー タ1が備えるハードウェア、アプリケーション3、プリ ンタドライバ4、ポートドライバ5等のソフトウェアを 管理する。アブリケーション3は、例えばワードブロセ ッサのようなアプリケーションソフトウェアであり、操 作者の指示に従って文書の作成・印刷等を行う。

【0011】4はブリンタドライバであり、アプリケー ション3が発行した印刷指令をオペレーティングシステ 能なプリンタコマンドに変換する。5はポートドライバ であり、プリンタドライバ4が変換したプリンタコマン ドをオペレーティングシステム2を経て受け取り、パラ レルボートを経由してプリンタ6に送信する。6はブリ ンタであり、ポートドライバ5から受信したプリンタコ マンドに従って印刷を行う。

【0012】図2はプリンタ6の構成を示すブロック図 である。

【0013】図2において、11はパラレルボートであ り、コンピュータ1からブリンタコマンドを受信する。 12はFIFO (ファーストインファーストアウト) メ モリであり、バラレルボート11が受信した符号化デー タを記憶し、記憶したデータを先入れ先出しの順に復号 回路13に出力する。復号回路13は、FIFOメモリ 12に記憶された符号列データを復号し、プリンタエン ジン14及び再符号化回路17に出力する。ブリンタエ ンジン14はレーザビームプリンタエンジンであり、制 御回路15の指示により、復号回路13が出力した画像 データに従って印刷を行う。

PUで構成され、パラレルポート11、FIFOメモリ 12、復号回路13、再符号化回路17、ページメモリ 18. 再復号回路19及びプリンタエンジン14の制御 を行う。17は再符号化回路であり、復号回路13から 出力された画像データを符号化して出力する。18はペ ージメモリであり、 再符号化回路 1 7 が出力した少なく とも1ページの符号を格納する。19は再復号回路であ り、再符号化回路17によって符号化されてベージメモ リ18に格納された符号を復号し出力する。

【0015】以下、印刷動作について説明する。

【0016】操作者がコンピュータ1側でアブリケーシ ョン3を操作して印刷データを生成し、これを印刷指示 すると、アプリケーション3からオペレーティングシス テム2を経由してブリンタドライバ4に印刷指令が渡さ れる。プリンタドライバ4はアプリケーション3から発 行された印刷指令に基づき、画像データに変換する。そ して、ブリンタドライバ3は、後述する符号化手順に基 づき、作成した画像データから符号化データを生成し、 用紙サイズ、ビットマップデータのラインの長さとライ 定する圧縮パラメタ指定コマンド、ページ終了を示す改 ページコマンドと共に出力する。

【0017】ポートドライバ5は、プリンタドライバ3 が作成した一連のブリンタコマンドをブリンタ6 に送信 する。制御回路15はバラレルポート11を経由してブ リンタコマンドを受信する。受信したブリンタコマンド が印刷制御コマンド又は圧縮バラメタ指定コマンドであ れば、印刷制御のために制御回路15の内部に保持す る。又、受信したプリンタコマンドが符号化データであ った場合は、FIFOメモリ12に格納する。その後、

ページ終了コマンドの受信により、1ページを構成する プリンタコマンドの受信が完了したことを検出したとき に、プリンタエンジン14に印刷の開始を指示する。印 刷の開始が指示されると、プリンタエンジン14は画像 データを受け入れ可能になったときに、復号同路13に 画像データの出力を要求する。

4

【0018】復号回路13は、ブリンタエンジン14に 画像データの出力を要求されている場合には、FIFO メモリ12から符号化データを読み出し、復号した画像 10 データをプリンタエンジン14に出力する。このように して符号化データは順次復号されて画像データとして出 力され、画像データの出力が全て終了すると、1 ベージ の印刷が完了する。

【0019】再符号化回路17は、復号回路13が画像 データを出力するたびに、出力された画像データを符号 化する。再符号化回路17が行う符号化処理は、前ベー ジのデータを参照せずに該ページのデータのみを参照し て符号化する符号化処理であればどのようなものでも良 く、例えば左隣のみ、上隣のみ、左隣と上隣の双方、或 【0014】15は制御回路であり、例えば1チップC 20 は所定のバイト数左の位置及び所定のライン数上の位置 のデータを参照して符号化する。再符号化回路17によ り符号化された符号はページメモリ18に格納される。 とうして 1 ページの印刷が完了したときには、ページメ モリ18には印刷されたページの画像データが符号化さ れて格納されている。

> 【0020】続いて2ページ目を構成するブリンタコマ ンドの受信が完了すると同様に印刷が開始され、画像デ ータは順次プリンタエンジン14に出力されるととも に、再符号化回路17により符号化されてページメモリ 30 18 に格納される。又、再復号回路19は、2ページ目 の印刷が起動される前に、制御回路15の指示により動 作を開始し、ページメモリ18 に格納されている。 直前 のページの画像データを符号化した符号を読み取り、復 号する。読み取られた符号が格納されていた領域は空き 領域となる。

【0021】再復号回路19は、復号回路13が画像デ ータを出力するのに歩調を合わせて復号したデータを出 力する。このデータは、復号回路13が直前のページの 画像データを参照する符号を復号した場合には参昭デー ン数等を指定する印刷制御コマンド、圧縮パラメタを指 40 タとして使用され、それ以外の場合には使用されずに捨

> 【0022】次に、図3及び図4に示す表を参昭し、図 2に示したプリンタドライバ4が生成する符号について

【0023】図3は図2に示したプリンタドライバ4が 生成する符号の一例を示す図である。本実施の形態で説 明する符号は、所定ライン上のラインのデータ列を物写 する上複写、同一ラインの所定バイト左のデータ列を複 写する左複写、前ページ同一位置のデータ列を複写する 50 前ページ複写及びデータを直接指定する生データの4種

5 類の操作のうち、1つを指定する。尚、上複写及び左複 写が参照する所定の位置は、2値化に使用したディザマ トリクスの周期に応じた値である。

【0024】図3に示すように、コマンドコードのビッ トが「0」の場合はRAWコマンドであり、引き続く8 ビットのデータをそのまま生データとして指定する。

【0025】又、コマンドコードのピットが「10」の 場合は、COPY UPコマンドであり、引き続くカウ ント符号が示すバイト数だけ上複写を行う。

【0026】又、コマンドコードのビットが「1101 10 の場合は、COPY LEFTコマンドであり、引き続 くカウント符号が示すバイト数だけ複写を行う。

【0027】又、コマンドコードのビットが「111 0」の場合は、COPY PREVIOUS PAGE コマンドであり、引き続くカウント符号が示すバイト数 だけ前ページ複写を行う。

【0028】又、コマンドコードのビットが「1111 0」の場合は、COUNT HIGHコマンドであり、 引き続くカウント符号が示す数の64倍を後続するCO VIOUS PAGEコマンドのカウントに加算すると とを示す。

【0029】又、コマンドコードのビットが「1111 1」の場合は、EOBコマンドであり、符号列の終了を 示す。

【0030】図4は図3に示した符号に引き続くカウン

ト符号の一例を示す。 [0031] 図に示すように、カウントコードのピット が「111111」の場合は、COUNT 0 符号であ

り、カウントが0であることを示す。 【0032】又、カウントコードのビットが「0」の場 合は、COUNT1符号であり、カウントが1であると

とを示す。 【0033】又、カウントコードのビットが「10」の

場合は、COUNT2-3符号であり、カウントが引き 続く1ピットに2を加算した値であることを示す。

【0034】又、カウントコードのビットが「110」 の場合は、COUNT4-7符号であり、カウントが引 き続く2ピットに4を加算した値であることを示す。

【0035】又、カウントコードのビットが「111 0 | の場合は、COUNT8 - 15符号であり、カウン トが引き続く3ピットに8を加算した値であることを示 す。

【0036】又、カウントコードのビットが「1111 0」の場合は、COUNT16-31符号であり、カウ ントが引き続く4ビットに16を加算した値であること

【0037】又、カウントコードのビットが「1111 10 L の場合は、COUNT32-63符号であり、カ とを示す。

【0038】次に、図5を参照し、図3及び図4に示さ れる符号の実例を説明する。

【0039】符号列「00000000 011001 01 01111101 00111011 1111 1111 10000000」は図5に示すように解釈 される。先ず、先頭の「O」はRAWコマンドなので、 引き続く8ビットのデータ「0000000」をその まま生データとして指定する。

【0040】次に、「110」は左複写コマンドであ り、引き続く「0」はCOUNT1符号なので、1バイ トの左複写を示す。

【0041】次に、「10」は上複写コマンドであり、 引き続く「10」はCOUNT2-3符号であるので、 引き続く1ビット「1」に2を加算した値、即ち3バイ トの上複写を示す。

[0042]次に、「11110」はCOUNT HI GHコマンドであり、引き続く「10 | はCOUNT 2 3符号であるので、引き続く1ビット「0: に2を加 PYUP, COPY LEFTまたはCOPY PRE 20 算した値の64倍、即ち128を後続するコマンドのカ ウントに加算することを示す。

> 【0043】次に、「1110」は前ページ複写コマン ドであり、引き続く「111111」はCOUNTO符 号なので、0バイトの前ページ複写を示す。但し、との 場合はCOUNT HIGH 2コマンドが先行してい ろため、128が加算され、128パイトの前ページ複 写を示す。

【0044】次に、「111111はEOBコマンドで あり、符号列の終了を示す。引き続く「00000 30 0 はバイト境界に整列するための詰め物であり、特別 な意味を持たない。

【0045】次に、図6に示すフローチャートを参照 し、プリンタドライバ4の処理の詳細を説明する。

【0046】プリンタドライバ4がオペレーティングシ ステム2から呼び出されると、先ず51にて呼び出しの 種類が描画指令であるか判定する。呼び出しの種類が描 画指令であった場合は、S2にて描画処理を行う。具体 的には、オペレーティングシステム2を経由してアプリ ケーション3から指示された、文字、図形又はビットマ 40 ップ等を8ビットのグレイスケール画像に変換し、記録 して、処理を終了する。

【0047】S1にて呼び出しの種類が描画指令でなか った場合は、S7にて呼び出しの種類がページ終了指令 であるか判定する。呼び出しの種類がページ終了指令で あった場合には、S8にて、2値化処理を行う。具体的 にはS2にて記録された8ビットのグレイスケール画像 を、ディザマトリックスを使用して、白黒 1 ビットの画 像に変換する。

【0048】次に、S9にて、印刷条件指定コマンド、 ウントが引き続く5ビットに32を加算した値であるこ 50 具体的には用紙サイズ、給紙カセット、解像度、階間

数、1ラインのバイト数、1ページのライン数等の印刷 に必要な条件を指定するコマンドを出力する。

【0049】次に、S10にて、符号化時に使用する上 複写時に複写元が何ライン上の位置であるかを指定する 上複写垂直オフセット値及び左複写時に複写元が同一ラ インの何バイト左の位置であるかを指定する左複写水平 オフセット値を指定する圧縮バラメタ指定コマンドを出 力する。

【0050】ここで、上複写垂直オフセット値及び左複 写水平オフセット値は、S8にて使用したディザマトリ 10 ックスに応じて、予め理論的に、或は実験により最適値 を求めておき、それを使用する。

【0051】次にS11にて、後述する符号化手順に従 い画像データを符号化する。このときに、S10にて出 力した圧縮バラメタ指定コマンドが指定する、上複写垂 直オフセット値及び左複写水平オフセット値を用いて符 号化を行う。次に、S12にて、S11にて符号化され た画像データのサイズ及びライン数を指定する画像デー タコマンドヘッダを出力する。次に、S13にて、S1 4にて、ページの終了を指定する改ページコマンドを出 力する。次に、S15にて、現ページの画像データを前 ページメモリに転送して処理を終了する。

【0052】S7にて呼び出しの種類がページ終了指令 でなかった場合には、S16にて、呼び出しの種類に応 じたその他の処理、例えばページ開始指令あるいはブリ ンタ能力問い合わせ指令等に対応する処理を行い、終了 する。

【0053】次に、図7を参照し図6のS11の符号化 処理の詳細を説明する.

【0054】先ず、S51にて、ライン番号Yを0に初 期化する。次に、S52にて、ライン先頭からのバイト オフセットXを0に初期化する。次に、S53にて、上 位置が有効な画像領域にあるか判定する。具体的には、 図6のS47にて出力した上複写位置を示すライン数が ライン番号Yよりも小でないか判定する。上複写位置を 示すライン数がライン番号Yよりも小でない場合は、 ト 位置が有効な画像領域にある場合なので、S54にて現 在の位置(X, Y) と、上位置(X, Y-上複写位置を 示すライン数)から始まるバイト列が連続して一致する 40 長さを求める。尚、この際に、ライン末まで連続して一 致している場合には、ライン末で打ち切るものとする。 又、連続して一致する長さがカウント符号の最大値であ る4095バイトを超える場合には、4095バイトで 打ち切るものとする。

【0055】次に、S55にて、S54にて求めた長さ が0であるか判定する。S54にて求めた長さが0でな い場合には、S56にて、S54にて求めた長さが63 より大であるか判定する。S54にて求めた長さが63 Hコマンドをバッファに出力し、次いでS58にて、カ ウントの上位、即ちS54 にて求めた長さを64 で除算 した商を符号化してバッファに出力し、S59に准む。 S56にて、S54にて求めた長さが63より大でない 場合には直接S59に進む。

8

【0056】次に、S59にてCOPY UPコマンド をバッファに出力し、次にS60にて、カウントの下 位、即ち、S54にて求めた長さを64で除算した剰余 を符号化してバッファに出力する。

【0057】S53にて、上複写位置を示すライン数が ライン番号Yよりも小である場合及びS55にて長さが 0であった場合は、S62にて、左位置が有効な画像領 域にあるか判定する。具体的には、図6のS47にて出 力した左複写位置を示すバイト数が、ライン先頭からの バイトオフセットXよりも小でないか判定する。左縛写 位置を示すバイト数が、ライン先頭からのバイトオフセ ットXよりも小でない場合は、左位置が有効な画像領域 にある場合なので、S63にて現在の位置(X, Y) と、左位置(X-左續写位置を示すバイト数、Y)から

1 にて符号化された画像データを出力する。次に、S1 20 始まるバイト列が連続して一致する長さを求める。尚、 との際に、ライン末まで連続して一致している場合に は、ライン末で打ち切るものとする。又、連続して一致 する長さがカウント符号の最大値である4095バイト を超える場合には、4095バイトで打ち切るものとす

> 【0058】次に、S64にて、S63にて求めた長さ が0であるか判定する。S63にて求めた長さが0でな い場合には、S65にて、S63にて求めた長さが63 より大であるか判定する。S63にて求めた長さが63 30 より大である場合には、S66にてCOUNT HIG Hコマンドをバッファに出力し、次いでS69にて、カ ウントの上位、即ち、S63にて求めた長さを64で除 算した商を符号化してバッファに出力し、 S68に准 む。S65にて、S63にて求めた長さが63より大で ない場合には直接S68に進む。

【0059】次に、S69にて、COPY LEFTコ マンドをバッファに出力し、次にS60にて、カウント の下位、即ち、S63にて求めた長さを64で除意した 剰余を符号化してバッファに出力する。

【0060】S62にて、左複写位置を示すバイト数 が、ライン先頭からのバイトオフセットXよりも小であ る場合及びS64にて長さが0であった場合は、S69 にて、前ページメモリに有効な画像が格納されているか 判定する。具体的には、ページ番号が1でないか判定す る。ページ番号が1でない場合は、図6のS15にて前 ベージメモリに画像データが転送されている場合なの で、S70にて現ページの画像データの現在の位置

(X, Y)と、前ページメモリに格納されている画像デ ータの現在の位置 (X, Y) から始まるバイト列が連続 より大である場合には、S57にてCOUNT HIG 50 して一致する長さを求める、尚、この際に、ライン末ま

で連続して一致している場合には、ライン末で打ち切る ものとする。又、連続して一致する長さが、カウント符 号の最大値である4095バイトを超える場合には、4 095バイトで打ち切るものとする。

【0061】次に、S71にて、S70にて求めた長さ が0であるか判定する。S70にて求めた長さが0でな い場合には、S72にて、S70にて求めた長さが63 より大であるか判定する。S70にて求めた長さが63 より大である場合には、S73にてCOUNT HIG Hコマンドをバッファに出力し、次いでS74にて、カ 10 ウントの上位、即ち、S70にて求めた長さを64で除 算した商を符号化してバッファに出力し、S75に進 む。S72にて、S70にて求めた長さが63より大で ない場合には直接S75に進む。

[0062]次に、S75にて、COPY PREVI OUS PAGEコマンドをバッファに出力し、次にS 60にて、カウントの下位、即ち、S70にて求めた長 さを64で除算した剰余を符号化してバッファに出力す

びS71にて長さが0であった場合は、S76にて、R. AWコマンドをバッファに出力し、次に現在の位置 (X, Y) のデータ1 バイトを生データとしてバッファ に出力する。

【0064】何れの場合も、S78に進み、処理したバ イト数をXに加算する。次に、S79にて、Xがライン 末に達したか、即ち、Xが1ラインのバイト数に等しい か判定する。Xが1ラインのバイト数より小である場合 は、S53に戻り、処理を継続する。Xが1ラインのバ イト数と等しい場合は、S80にてライン番号Yに1を 30 の、或は後述する各種の信号を出力する。 加算し、次にS81にて画像の処理が終了したか、即 ち、Yが画像のライン数と等しいか判定する。

【0065】Yが画像のライン数より小である場合は、 S52に戻り、処理を継続する。Yが画像のライン数と 等しい場合は、S82にてEOBコマンドをバッファに 出力し、次にS83にてバイト境界に整列するために必 要な数だけピット「0」をバッファに出力し、処理を終

【0066】次に、図9を参照し、図2に示した復号回 た復号回路13の詳細を示すブロック図である。

【0067】図9において、入力バッファ21は、FI FOメモリ12から読み出した符号データを格納する。 入力バッファ21は、少なくとも4バイトのデータを格 納することができ、バッファに空きが生じ、且つ、FI FOメモリ12にデータがある場合はFIFOメモリ1 2からデータを読み出して格納する。入力バッファ21 は、又、ビットカウンタ23に保持された、処理済ビッ ト数が8以上になった場合には、不要になった処理済デ ータを破棄する。

【0068】セレクタ22は、例えば11組の8入力セ レクタであり、入力バッファ21 に格納された符号デー タを、ビットカウンタ23が示す処理済ビット数に従っ て選択することにより、コマンドデコード同路24が如 理するために必要な、コマンドの開始位置合わせを行 う。これは、入力バッファ21がバイト単位にデータを 保持するのに対し、コマンドはビット単位の可変長デー タであるため8箇所の開始位置があるために必要なもの である。

【0069】ビットカウンタ23は、入力バッファ21 に格納された符号データのうち処理済みのビット数を格 納する。ビットカウンタ23は、又、コマンドデコード 回路24から出力された、コマンドのビット数を加算す ることによりビットカウンタに格納された値を更新す る。ビットカウンタ23は、又、入力バッファが処理済 データを破棄した場合には、破棄したビット数を減算す る。ビットカウンタ23は、又、コマンドデコード回路 23がEOBコマンドを復号したときに、コマンドデコ ード回路23からEOB信号を受信し、バイト境界合わ 【0063】S69にて、ページ番号が1である場合及 20 せの処理を行う。具体的には、ビットカウンタの下付3 ビットが全て0であれば何もせず、そうでなければ8を 加算するとともに下位3ビットをクリアする。

【0070】コマンドデコード回路24は、例えばリー ドオンリーメモリ、或はワイヤードロジックにより構成 され、セレクタ22によって位置合わせが行われた、入 カバッファ21 に格納された符号データを復号し、復号 したコマンドに従ってカウンタ26、上複写出力回路2 7、前ページ複写出力回路28、左複写出力回路29、 生データ出力回路30及びビットカウンタ23に、前述

[0071] カウンタ26は、COPY UP, COP Y LEFT或はCOPY PREVIOUS PAG Eコマンドの処理バイト数を保持し、1バイトのデータ 出力が行われる毎に減算される。カウンタ26は上位6 ビットと下位6ビットを独立に設定可能であり、コマン ドデコード回路23がCOUNT HIGHコマンドを 復号した時にはコマンドデコード回路23が出力する. 処理バイト数の加算値をカウンタ26の上位に格納す

る。又、コマンドデコード回路23がCOPYUP、C 路13の詳細について説明する。尚、図9は図2に示し 40 OPY LEFT或はCOPY PREVIOUS P AGEコマンドを復号した時にはコマンドデコード同路 23が出力する、処理バイト数をカウンタ26の下位に 格納する。

> 【0072】上複写出力回路27は、カウンタ26が保 持する処理バイト数に従ってラインバッファ31から上 複写位置のデータを読み取り、出力する。

【0073】上複写位置に相当するラインバッファ31 のアドレスは、上複写出力回路27に内蔵されるレジス タに保持される。

このレジスタの初期値は、

予め制御回 50 路15により上海写位置に相当する値が書き込まれてお

12

11

り、復号回路13が1バイトの画像データを出力するた びに自動的に加算されるとともに、その結果ラインバッ ファ31の最終アドレスを超えた場合は、自動的にライ ンバッファ31の先頭アドレスに再設定される。

【0074】前ページ複写出力回路28は、カウンタ2 6が保持する処理バイト数に従って、再復号回路19が 出力する、前ページの同一位置の画像データを読み取 り、出力する。

【0075】左複写出力回路29は、カウンタ26が保 左複写位置のデータを読み取り、出力する。

【0076】左複写位置に相当するラインバッファ31 のアドレスは、左複写出力回路29に内蔵されるレジス タに保持される。このレジスタの初期値は、予め制御回 路15により左複写位置に相当する値が書き込まれてお り、復号回路13が1バイトの画像データを出力するた びに自動的に加算されるとともに、その結果、ラインバ ッファ31の最終アドレスを超えた場合は、自動的にラ インバッファ31の先頭アドレスに再設定される。

ド回路24が出力した1バイトの生データを出力する。 [0078]ラインバッファ31は、複数のラインの復 号データを保持し、上海写回路27或は左海写回路29 が出力するアドレスに従って、復号データの読み出しを 行うとともに、上複写回路27、前ページ複写回路2 8. 左複写回路29或は生データ出力回路30が出力し た復号データを現在の位置に書き込む。

【0079】現在の位置に相当するラインバッファ31 のアドレスは、ラインバッファ31に内蔵されるレジス タに保持される。このレジスタの初期値は、予め制御回 30 ラインバッファ31の現在の位置に書き込まれる。 路15によりラインバッファ31の先頭アドレスが書き 込まれており、復号回路13が1バイトの画像データを 出力するたびに自動的に加算されるとともに、その結 果、ラインバッファ31の最終アドレスを超えた場合 は、自動的にラインバッファ31の先頭アドレスに再設 定される。

【0080】コマンドデコード同路24はCOPY U Pコマンドをデコードすると、引き続くカウントをデコ ードし、カウンタ26の下位に格納するとともに、上複 写出力回路27に信号を出力する。カウンタ26の上位 40 も良い。 には、COUNT HIGHコマンドが先行しなかった 場合には0が、先行した場合にはCOUNT HIGH コマンドが示す上位カウントが格納されている。上複写 位置のデータがラインバッファ31から読み取られ、上 複写出力回路27に入力される。上複写出力回路27が このデータを出力すると、出力された復号データは、ラ インバッファ31の現在の位置に書き込まれる。このよ うにして、カウンタ26が0に達するまで、復号データ の出力が行われる。

【0081】コマンドデコード回路24はCOPY P 50

REVIOUS PAGEコマンドをデコードすると、 引き続くカウントをデコードし、カウンタ26の下付に 格納するとともに、前ページ複写出力回路28に信号を 出力する。カウンタ26の上位には、COUNT HI GHコマンドが先行しなかった場合にはOが、先行した 場合にはCOUNT HIGHコマンドが示す上位カウ ントが格納されている。前ページの同一位置のデータが 再復号回路19から前ページ複写出力回路28に入力さ れる。前ページ複写出力同路28がこのデータを出力す 持する処理バイト数に従って、ラインバッファ31から 10 ると、出力された復号データは、ラインバッファ31の 現在の位置に書き込まれる。とのようにして、カウンタ 26が0に達するまで、復号データの出力が行われる。 【0082】コマンドデコード回路24はCOPY L EFTコマンドをデコードすると、引き続くカウントを デコードし、カウンタ26の下位に格納するとともに 左複写出力回路29に信号を出力する。カウンタ26の 上位には、COUNT HIGHコマンドが先行しなか った場合には0が、先行した場合にはCOUNT HI GHコマンドが示す上位カウントが格納されている。左 【0077】生データ出力回路30は、コマンドデコー 20 複写位置のデータがラインバッファ31から読み取ら れ、左複写出力回路29に入力される。左複写出力回路 29がこのデータを出力すると、出力された復号データ は、ラインバッファ31の現在の位置に書き込まれる。 このようにして、カウンタ26が0に達するまで、復号

> 【0083】コマンドデコード回路24はRAWコマン ドをデコードすると、引き続く1バイトの生データを生 データ出力回路30に出力する。生データ出力回路30 がこのデータを出力すると、出力された復号データは、 【0084】コマンドデコード回路24はCOUNT HIGHコマンドをデコードすると、引き続くカウント をデコードし、カウンタ26の上位に格納する。 [0085] <その他の実施の形態>尚、上述の実施形 態では、画像データ1バイトを単位として符号化及び復 号が行われているが、これに代えて他の単位、例えば1 画素或は2バイト等を単位としても良い。

データの出力が行われる。

【0086】又、上述の実施の形態では、 白里画像を扱 っていたが、これに代えてカラー画像を扱うようにして

【0087】又、上述の実施の形態では、1画素が1ビ ットにより構成されていたが、これに代えて他の値、例 えば2ビット、4ビット或は8ビットとしても良い。 【0088】又、上述の実施の形態では、ハードウェア によって復号していたが、これに代えてソフトウェアで 復号するようにしても良い。又、述の実施の形態では、 ディザ処理を行っているが、これに代えてディザ処理を 行わないようにしても良い。 [0089]

【発明の効果】以上詳細に説明したように、本発明で

13

は、注目位置の左方及び上方に加えて、前ページの同一 位置を参照して符号化を行うため、左方及び上方の参昭 位置との相関が低い画像であっても、連続するページで 同一の背景パターンを使用する場合等、前ページとの相 関性が高い画像を符号化する際に効率良く圧縮すること ができる.

【0090】又、本発明では、参照されるべき前ベージ の画像データを符号化して保持するため、画像データを そのまま保持する場合に比べて、より小容量のメモリで 前ベージの画像データを保持することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明方式の構成を示すブロック図である。

【図2】本発明方式のブリンタの構成の詳細を示すブロ ック図である。

「図31本発明方式の符号を示す表である。

【図4】本発明方式の符号を示す表である。

「図5] 本発明方式の符号の実例を説明する図である。

【図6】本発明方式のブリンタドライバの処理手順を示

すフローチャートである。

14 *【図7】本発明方式の符号化手順を示すフローチャート である。

【図8】背景バターンの一例を示す図である。

【図9】本発明方式の復号同路の詳細を示すブロック図 である。

【符号の説明】

コンピュータ

オペレーティングシステム

3 アプリケーション

10 4 プリンタドライバ

> ボートドライバ R プリンタ

11 パラレルボート

12 FIFOメモリ

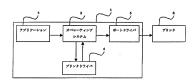
13 復号同路

14 プリンタエンジン 1.5 制御回路

17 再符号化问路

18 ページメモリ

[図1]



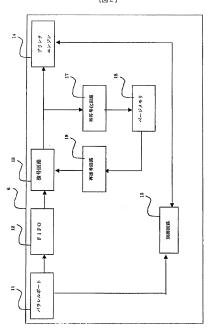
[図3]

コマンド	コマンド符号	216
RAW	0 chests	Lバイトの生プータ <deta8></deta8>
COPY UP	10 <course< td=""><td>上からくcount>パイト模写</td></course<>	上からくcount>パイト模写
COPY LEFT	110 secure	なからくゅゅゅもンパイト復写
COFY PREVIOUS PAGE	1110 <com>-</com>	前ページからくcount>パイト表写
COUNT HIGH	11110 <eeunt></eeunt>	上位カウント指定
EOB	11111	新号プロック終丁

[図4]

コマンド	コマンド特号	24
COUNTO	111111	カウントーロ
COUNTI	0	カウント=1
COUNT2-3	10 <dstal></dstal>	カウント=2+ <data1></data1>
COUNT4-7	110 <4m2>	カウントーイナく dat = 2>
COUNTS-15	1110 <dm3></dm3>	カウント=8+ <dsts3></dsts3>
COUNT16-31	11110 <dets4></dets4>	カウント=16+ <data4></data4>
COUNT32-65	111110 chad>	カタント=32+ <deta5></deta5>

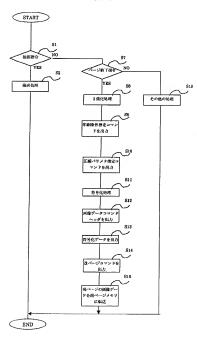
[図2]



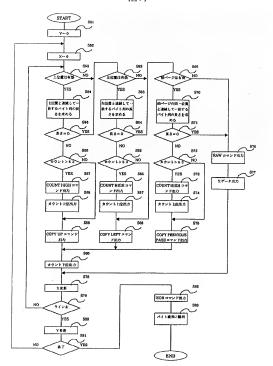
[図5]

符号	集社
0 00100000	1パイトの生データ0
110.0	1パイトの左被写
10 10 1	3 パイトの上袖写
11110 10 0	次のコマンドのカウントに2864を記算
(116 1111))	ロバイトの前ページ被写
110	HOMBT
1000000	無意味 (バイト保持合わせ)

[図6]



[図7]

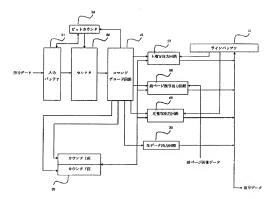


[図8]

The Team

- ✓List CEO and key management by name.
- Include previous accomplishments to show these are people with a record of success
- → Summarize number of years of experience in this field

[図9]



【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載 【部門区分】第7部門第3区分

【発行日】平成17年8月25日(2005.8.25)

【公開番号】特開2003-244448(P2003-244448A)

【公開日】平成15年8月29日(2003.8.29)

【出願番号】特願2002-38132(P2002-38132)

【国際特許分類第7版】

H 0 4 N 1/417

[FI] HO4N 1/417

【手続補正書】

【提出日】平成17年2月15日(2005.2.15)

【手続補正1】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】発明の名称

【補正方法】変更

【補正の内容】

【発明の名称】画像復号方法及び装置

【手続補正2】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】特許請求の範囲

【補正方法】変更

【補正の内容】

【特許請求の範囲】

【請求項1】

前ページの画像データを参照することにより符号化された符号化画像データを復号する 画像復号方法であって、

復号対象ページの符号化画像データを復号する復号工程と、

前記復号工程で復号された画像データを他のページを参照することなく符号化する再符号化工程と、

前記再符号化工程にて符号化された再符号化画像データを保持する保持工程と、

前記保持された再符号化画像データを再復号する再復号工程とを備え、

前記復号工程で前ページを参照して符号化された符号化画像データを復号する際には、前記再復号工程により前ページの再符号化画像データを再復号することにより得られた画像データを参照データとして使用することを特徴とする画像復号方法。

【請求項2】

前ページの画像データを参照することにより符号化された符号化画像データを復号する 画像復号装置であって、

復号対象ページの符号化画像データを復号する復号手段と、

前記復号手段で復号された画像データを他のページを参照することなく符号化する再符号化手段と、

前記再符号化手段にて符号化された再符号化画像データを保持する保持手段と、

前記保持された再符号化画像データを再復号する再復号手段とを備え、

前記復号手段が前ページを参照して符号化された符号化画像データを復号する際には、前記再復号手段により前ページの再符号化画像データを再復号することにより得られた画像データを参照データとして使用することを特徴とする画像復号装置。

【手続補正3】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】 0 0 0 1

【補正方法】変更

【補正の内容】

[0001]

【発明の属する技術分野】

本祭明は、前ページの画像データを参照することにより符号化された符号化画像データ を復号する画像復号方法及び装置に関するものである。

【手続補正4】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0005

【補正方法】変更

【補正の内容】

[0005]

図8はそのような印刷データの一例であり、従来技術では、文字の部分の画像データは 良く圧縮することができるが、背景パターンの部分の画像データは不規則なパターンを有 し、近隣の画像データとの相関が低いため、余り良く圧縮することができない。背景パタ ーンは一般的に面積が広いため、ページ全体に占める割合が高く、背景バターンが良く圧 縮できない場合にはページ全体としても良く圧縮することができない。この様な画像は、 前ページの画像を参照して符号化すると効率良く圧縮できる場合が有る。しかしながら、 前ページを参照するタイプの符号化データを復号する際には、次のページを復号する為に 、前フレームを保持しておかなければならず、復号装置のメモリ容量を圧迫するという問 題が有る。

【手続補正5】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】 0 0 0 6

【補正方法】変更

【補正の内容】

[0006]

本発明は上記問題に鑑みてなされたものであり、前ページの画像データを参照すること により符号化された符号化画像データを復号する際に、できるだけ小容量のメモリを用い つつ各ページの画像データを復号する技術を提供することを目的とする。

【手続補正6】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】 0 0 0 7

【補正方法】変更

【補正の内容】

[0007]

【課題を解決するための手段】

上記目的を達成するため、本発明の画像復号方法は、前ページの画像データを参照する ことにより符号化された符号化画像データを復号する画像復号方法であって、復号対象ペ ージの符号化画像データを復号する復号工程と、前記復号工程で復号された画像データを 他のページを参照することなく符号化する再符号化工程と、前記再符号化工程にて符号化 された再符号化画像データを保持する保持工程と、前記保持された再符号化画像データを 再復号する再復号工程とを備え、前記復号工程で前ページを参照して符号化された符号化 画像データを復号する際には、前記再復号工程により前ページの再符号化画像データを再 復号することにより得られた画像データを参照データとして使用することを特徴とする。

【手続補正7】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】 0 0 0 8

【補正方法】変更

【補正の内容】

[0008]

また本発明の画像復号装置は、前ページの画像データを参照することにより符号化された符号化画像データを復号する画像復号装置であって、復号対象ページの符号化画像デタを復号する復号手段と、前記復号手段で復号された画像データを他のページを参照することなく符号化する再符号化手段と、前記再符号化手段にて符号化された再符号化画像データを保持する保持手段と、前記保持された再符号化画像データを再復号する再復号手段とを備え、前記復号手段が耐ページを参照することにより符号化画像データを再復号する際には、前記再復号手段により前ページの再符号化画像データを再復号することにより得られた画像データを夢照データとして使用することを特徴とする。

【手続補正8】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0089 【補正方法】変更

【補正の内容】

[0089]

【発明の効果】

以上説明したように本発明によれば、前ページの画像データを参照することにより符号化された符号化画像データを復号する際に、この前ページの画像データを復号した後に他ページを参照しない方法で一旦再符号化して保持しておき、これを再復号したものを上記復号時の参照データとして使用する様にしたことにより、できるだけ小容量のメモリを用いつつ各ページの画像データを復号することができる。

【手続補正9】 【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0090

【補正方法】削除

【補正の内容】